EP · US

PCT

国際調査報告

(法8条、法施行規則第40、41条) [PCT18条、PCT規則43、44]

出願人又は代理人 の書類記号 522214WO01	今後の手続きについては、国際調査報告の送付通知様式(PCT/ISA/220) 及び下記5を参照すること。	
国際出願番号 PCT/JP00/09128	国際出願日 (日.月.年) 22.12.00	優先日 (日.月.年) 27.12.99
出願人 (氏名又は名称) 三菱電機株式	式会社	
国際調査機関が作成したこの国際調		 3条)の規定に従い出願人に送付する。

国際調査機関が作成したこの国際調査報告を法施行規則第41条(PCT18条)の規定に従い出願人に送付する。 この写しは国際事務局にも送付される。
この国際調査報告は、全部で3ページである。
この調査報告に引用された先行技術文献の写しも添付されている。
1. 国際調査報告の基礎 a. 言語は、下記に示す場合を除くほか、この国際出願がされたものに基づき国際調査を行った。 □ この国際調査機関に提出された国際出願の翻訳文に基づき国際調査を行った。
b. この国際出願は、ヌクレオチド又はアミノ酸配列を含んでおり、次の配列表に基づき国際調査を行った。 □ この国際出願に含まれる書面による配列表
□ この国際出願と共に提出されたフレキシブルディスクによる配列表
□ 出願後に、この国際調査機関に提出された書面による配列表
□ 出願後に、この国際調査機関に提出されたフレキシブルディスクによる配列表
□ 出願後に提出した書面による配列表が出願時における国際出願の開示の範囲を超える事項を含まない旨の陳述 書の提出があった。
□ 書面による配列表に記載した配列とフレキシブルディスクによる配列表に記録した配列が同一である旨の陳述書の提出があった。
2. 請求の範囲の一部の調査ができない(第I欄参照)。
3. □ 発明の単一性が欠如している(第Ⅱ欄参照)。
4. 発明の名称は
□ 次に示すように国際調査機関が作成した。
5. 契約は V 出願人が提出したものを承認する。
第Ⅲ欄に示されているように、法施行規則第47条(PCT規則38.2(b))の規定により 国際調査機関が作成した。出願人は、この国際調査報告の発送の日から1カ月以内にこの国際調査機関に意見を提出することができる。
6. 要約割とともに公表される図は、 第 <u>9</u> 図とする。☑ 出願人が示したとおりである。 □ なし
□ 出願人は図を示さなかった。
■ 本図は発明の特徴を一層よく表している。

THIS PAGE BLANK (USPTO)



A. 発明の属する分野の分類(国際特許分類(IPC)) Int. Cl ⁷		
H04Q 7/38 H04L 9/16		, .
カ 御木も行った八郎		
B. 調査を行った分野 調査を行った最小限資料(国際特許分類(IPC))		
Int. Cl ⁷		
H04B 7/24-7/26 H04Q 7/00 (H04K 1/00-3/00 H04L 9/00	G09C 1/00-5/00	
H04K 1/00-3/00 H04L 9/00		
最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの		•
日本国実用新案公報 1922-1996年 日本国公開実用新案公報 1971-2001年		
日本国登録実用新案公報 1994-2001年		
日本国実用新案登録公報 1996-2001年		
国際調査で使用した電子データベース(データベースの名称、	調査に使用した用語)	
		•
_		1
C. 関連すると認められる文献		
引用文献の		関連する
カテゴリー* 引用文献名 及び一部の箇所が関連すると		請求の範囲の番号
Y JP, 10-22996, A (三菱電		1-38
23.1月.1998(23.01.		
& GB, 2314741, A &	CA, 2205637, A	
& DE, 19721949, A1 & US, 6016350, A		·
[W 05, 0010330, A	•	·
Y JP, 7-245606, A (日本電	電気株式会社)	1-38
19.9月.1995 (19.09.		
(ファミリーなし)		
C 欄の続きにも文献が列挙されている。		
* 引用文献のカテゴリー	の日の後に公表された文献 「T」国際出願日又は優先日後に公表	された文献であって
「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示す もの	出願と矛盾するものではなく、	
「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日	の理解のために引用するもの	ひきたナナキャ フェママ マロロ
以後に公表されたもの 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行	「X」特に関連のある文献であって、 の新規性又は進歩性がないと考	
日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する	「Y」特に関連のある文献であって、	当該文献と他の1以
文献 (理由を付す)	上の文献との、当業者にとって よって進歩性がないと考えられ	
「O」ロ頭による開示、使用、展示等に言及する文献 「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願	よって進歩性がないとろえられ 「&」同一パテントファミリー文献	<i>ର</i> ହଦ
国際調査を完了した日 12.03.01	国際調査報告の発送日 21.03	3.01
国際調査機関の名称及びあて先	特許庁審査官(権限のある職員)	5W 9570
日本国特許庁(ISA/JP)	丸山 高政	(y, L
郵便番号100-8915 東京都千代田区能が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101	内線 3574

. HIS PAGE BLANK (USPTG,

	国際調査報告	■ 国际山願番号 「「」」「「」」「	0/03128
C(続き).	関連すると認められる文献	· · ·	
引用文献の カテゴリー*		は、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y	JP, 7-327257, A (株式会社F 12.12月.1995 (12.12.9 (ファミリーなし)	1立製作所)	1-38
Y	JP, 10-66157, A (ノキア モービル フォーンズ リミラ 6. 3月. 1998 (06. 03. 98) & GB, 2313989, A & FF & FI, 9602352, A & SE & US, 5987137, A & ES & DE, 19723659, A1 & WO97/47111, A1 & A	R, 2750272, A1 E, 9702172, A S, 2143371, A1	1-38
Α -	JP, 5-22284, A (国際電気株式 29.1月.1993 (29.01.93 (ファミリーなし)		1-38
Y	D. W. Davies and W. L. Price著, 上園に「ネットワーク・セキュリティ」日経マダ(昭和60年), pp. 77-78及び121-12	ブロウヒル,	9, 18, 24-26
		· .	·

THIS PAGE BLANK (USPTO)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/09128

	SIFICATION OF SUBJECT MATTER .Cl ⁷ H04Q 7/38, H04L 9/16		
According to	to International Patent Classification (IPC) or to both no	ational classification and IPC	
	S SEARCHED		
Minimum d Int.	ocumentation searched (classification system followed . C1 ⁷ H04B 7/24-7/26, H04Q 7/0 H04K 1/00-3/00, H04L 9/0	0, G09C 1/00-5/00,	
Jits Koka	tion searched other than minimum documentation to the suyo Shinan Koho 1922-1996 ai Jitsuyo Shinan Koho 1971-2001	Toroku Jitsuyo Shinan K Jitsuyo Shinan Toroku K	Coho 1994-2001 Coho 1996-2001
	lata base consulted during the international search (nam	ne of data base and, where practicable, sea	rch terms used)
C. DOCU	MENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where a		Relevant to claim No.
Y	JP, 10-22996, A (Mitsubishi Eld 23 January, 1998 (23.01.98) & GB, 2314741, A & CA, 2205 & DE, 19721949, A1 & US, 6016	637, A	1-38
Y	JP, 7-245606, A (NEC Corporation 19 September, 1995 (19.09.95)	on), (Family: none)	1-38
Y	JP, 7-327257, A (Hitachi, Ltd.) 12 December, 1995 (12.12.95)		1-38
У	JP, 10-66157, A (Nokia Mobile 106 March, 1998 (06.03.98) & GB, 2313989, A & FR, 2750 & FI, 9602352, A & SE, 9702 & US, 5987137, A & ES, 2143 & DE, 19723659, A1 & WO97/47111,A1 & AU, 9723703, A & AU, 9730	272, A1 172, A 371, A1	1-38
A	JP, 5-22284, A (Kokusai Electr: 29 January, 1993 (29.01.93) (ic Co., Ltd.), Family: none)	1-38
Furthe	er documents are listed in the continuation of Box C.	See patent family annex.	
"A" docume conside "E" earlier date "L" docume cited to special "O" docume means "P" docume than the	categories of cited documents: ent defining the general state of the art which is not tred to be of particular relevance document but published on or after the international filing ent which may throw doubts on priority claim(s) or which is o establish the publication date of another citation or other reason (as specified) ent referring to an oral disclosure, use, exhibition or other ent published prior to the international filing date but later e priority date claimed	"I" later document published after the inte priority date and not in conflict with the understand the principle or theory und document of particular relevance; the considered novel or cannot be considered step when the document is taken alone document of particular relevance; the considered to involve an inventive step combined with one or more other such combination being obvious to a person document member of the same patent if	ne application but cited to erlying the invention claimed invention cannot be red to involve an inventive claimed invention cannot be to when the document is documents, such skilled in the art
	actual completion of the international search	Date of mailing of the international sear 21 March, 2001 (21.0	ch report 03.01)
	nailing address of the ISA/ nnese Patent Office	Authorized officer	
Facsimile No	о.	Telephone No.	
Form PCT/IS	SA/210 (second sheet) (July 1992)		

HIS PAGE BLANK (USPTO,

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/09128

ategory*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No
Y	D. W. Davies and W. L. Price; Translation supervised by Tadahiro Uezono "Network Security", Nikkei McGraw Hill (1985), pp. 77-78, pp.121-123	9,18,24-26
		·

THIS PAGE BLANK (USPTO)



(19) 世界知的所有権機関 国際事務局



(43) 国際公開日 2001年7月5日(05.07.2001)

PCT

(10) 国際公開番号 WO 01/49058 A1

(51) 国際特許分類?:

(30) 優先権データ:

特願平11/370657

(21) 国際出願番号:

PCT/JP00/09128

H04Q 7/38, H04L 9/16

1999年12月27日(27.12.1999)

(22) 国際出願日:

2000年12月22日(22.12.2000)

(71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 三 菱電機株式会社 (MITSUBISHI DENKI KABUSHIKI KAISHA) [JP/JP]; 〒100-8310 東京都千代田区丸の内

二丁目2番3号 Tokyo (JP).

(25) 国際出願の言語: (26) 国際公開の言語: 日本語

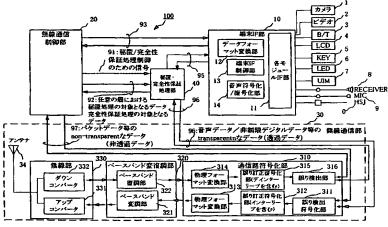
(72) 発明者; および 日本語

(75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 宇賀晋介 (UGA,

/毓葉有/

(54) Title: RADIO COMMUNICATION DEVICE AND RADIO COMMUNICATION METHOD

(54) 発明の名称: 無線通信装置及び無線通信方法



- RADIO COMMUNICATION CONTROL UNIT
- SIGNAL FOR CONTROL OF SECRETING/COMPLETENESS-SECURING
- SIGNAL FOR CONTROL OF SECRETIAGY COMPLETENESS SECURING UNIT

 DATA TO BE SECRETED IN ANY LAYER AND DATA THE

 COMPLETENESS OF WHICH IS TO BE SECURED
- TERMINAL IF UNIT
- DATA FORMAT CONVERTING SECTION TERMINAL IF CONTROL SECTION AUDIO ENCODING/DECODING SECTION MODULE IP SECTIONS
- . CAMERA

- CAMERA
 VIDEO
 .MON-TRANSPARENT DATA SUCH AS PACKET DATA
 .TRANSPARENT DATA SUCH AS AUDIO DATA/NON-LIMITED DATA
 .RADIO COMMUNICATION UNIT
- 34...ANTENNA
 330...RADIO SECTION
 332...DOWN CONVERTER
 331...UP CONVERTER

- 320. BASEBAND MODULATING/DEMODULATING SECTION
 322. BASEBAND DEMODULATING PART
 321. BASEBAND MODULATING PART
 310. COMMUNICATION LINE ENCODING SECTION

- 314...PHYSICAL PORMAT CONVERTING PART 313...PHYSICAL PORMAT CONVERTING PART

 - ERROR CORRECTION DECODING PART (INCLUDING

PART

(INCLUDING

- DEINTERLEAVING)
 .ERROR CORRECTION
 INTERLEAVING)
- 316...ERROR DETECTING SECTION
 311...ERROR DETECTING/CORRECTING PART

(57) Abstract: A radio terminal (MS) (100) capable of secreting and securing completeness in layer 2 or higher-order layers and comprising a terminal IF unit (10), a radio communication control unit (20), a radio communication unit (30), and a secreting/completion-securing unit (40) connected to the terminal IF unit (10), the terminal IF unit (20), and the radio communication unit (30). The secreting/completeness-securing unit only secrets transparent data such as audio data with respect to the terminal IF unit (10) and the radio communication unit (30), secrets non-transparent data and/or secures the completeness of the nontransparent data with respect to the radio communication control unit (20), and selectively secrets data on layer 2 and the higher-order layers outputted from the radio communication unit (30) or secures the completeness of the data according to the type of data.

Shinsuke) [JP/JP]. 松山浩司 (MATSUYAMA, Hiroshi) [JP/JP]. 近澤 武 (CHIKAZAWA, Takeshi) [JP/JP]; 〒100-8310 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).

- (74) 代理人: 溝井章司、外(MIZOI, Shoji et al.); 〒247-0056 神奈川県鎌倉市大船二丁目17番10号 NTA大船ビル 3F Kanagawa (JP).
- (81) 指定国 (国内): AU, CA, CN, JP, KR, MX, NO, SG, US.

(84) 指定国 (広域): ヨーロッパ特許 (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

添付公開書類:

─ 国際調査報告書

2文字コード及び他の略語については、定期発行される 各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語 のガイダンスノート」を参照。

(57) 要約:

レイヤ2以上の上位レイヤにおいて秘匿処理及び完全性保証処理が行える無線端末(MS)100を提供したい。端末IF部10と無線通信制御部20と無線通信部30との間に秘匿・完全性保証処理部40を設ける。秘匿・完全性保証処理部40は、端末IF部10と無線通信部30との間で音声データ等の透過データに対して秘匿処理のみを行う。秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20との間で非透過データに対して秘匿処理又は/及び完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信部30から出力されたレイヤ2以上の上位階層のデータに対してデータの種別に応じて選択的に秘匿処理、完全性保証処理を行う。

明細書

無線通信装置及び無線通信方法

5 技術分野

この発明は、携帯電話機等の無線通信装置及び無線通信方法に関する ものである。特に、データの秘匿処理と完全性保証処理を行う携帯電話 機に関するものである。

10 背景技術

図24は、従来の携帯電話機500を示す図である。

従来の携帯電話機500には、端末IF(インタフェース)部510 と無線通信制御部520と無線通信部530が備えられている。端末I F部510は、携帯電話機500のユーザとのインタフェースを行う部 分である。無線通信制御部520は、携帯電話機500全体の通信制御 15 とプロトコルに基づくデータの変換とデータ処理とを行う部分である。 無線通信部530は、データを変調復調し、無線通信可能とする部分で ある。無線通信部530は、OSI(Open Systems In terconnection)で定義されている7階層のレイヤの内、 20 最下層である物理レイヤ(レイヤ1)をサポートしている部分である。 無線通信部530には、秘匿処理部540が設けられている。秘匿処理 部540は、無線通信部530で取り扱われる物理レイヤのデータに対 して暗号化処理、或いは、復号化処理を行う部分である。秘匿処理部 5 40を設けることによりアンテナ541で送受信されるデータを盗聴し ても暗号化されているので、解読されない限りにおいて盗聴者が有意な 25 情報を得ることはできないこととなる。

10

20

25

従来の携帯電話機500は、秘匿処理部540を無線通信部530の内部に有している。このため、秘匿処理部540が秘匿対象とするデータは、物理レイヤ(レイヤ1)のデータである。物理レイヤでは、そのデータがユーザデータであるか制御データであるかは特定できない。携帯電話機により送受信されるデータの中には、各種ユーザデータ及びシグナリングデータなどいろいろな種類があり、そのデータの種類に応じて秘匿処理を行ったり、或いは、そのデータの重要性に応じてデータの完全性を保証したりする必要がある。従来の構成のように、秘匿処理部540がレイヤ1に設けられていたのでは、レイヤ1においてはデータの種別が区別できないため、データの種別に応じて秘匿処理や完全性の保証をするということができなかった。

この発明の好適な実施の形態では、データの種類に応じて秘匿処理や 完全性保証処理が選択的に行える無線通信装置及び無線通信方法を得る ことを目的とする。

15 また、この発明の好適な実施の形態では、OSIの7つの階層の内、レイヤ2 (データリンク層)以上の上位レイヤにおいて秘匿処理と完全 性保証処理が行える無線通信装置及び無線通信方法を得ることを目的と する。

また、この発明の好適な実施の形態では、秘匿処理と完全性保証処理 との両方又は一方をデータの種類に応じて選択的に行える無線通信装置 及び無線通信方法を得ることを目的とする。

また、この発明の好適な実施の形態では、無線通信装置が複数のチャネルを有している場合においてもチャネル毎に秘匿処理と完全性保証処理とが行える無線通信装置及び無線通信方法を得ることを目的とする。

また、この発明の好適な実施の形態では、あるレイヤ、或いは、サブ レイヤを透過する透過データと、そのレイヤ、或いは、サブレイヤを透

15

25

過しない非透過データとを区別して、秘匿処理と完全性保証処理とを選 択的に行う無線通信装置及び無線通信方法を得ることを目的とする。

発明の開示

5 この発明に係る無線通信装置は、データを入力する端末インタフェー ス部と、

端末インタフェース部が入力したデータを入力し、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御部と、

無線通信制御部から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号 に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを暗号化する秘 匿処理とデータの改竄を検出するための完全性認証子を生成する完全性 保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御部 へ出力する秘匿・完全性保証処理部と、

無線通信制御部から出力されたデータを入力して変調し送信する無線通信部と

を備えたことを特徴とする。

上記秘匿・完全性保証処理部は、

無線通信制御部から制御信号を入力し、入力した制御信号に基づいて 20 端末インタフェース部からデータを選択的に入力するとともに、

入力したデータに対して秘匿処理を行い、

秘匿処理したデータを無線通信部に出力することを特徴とする。

上記端末インタフェース部は、透過データと非透過データとを出力し

上記無線通信制御部は、非透過データを端末インタフェース部から入

カしてプロトコルに基づいて秘匿・完全性保証処理部に処理させるとと もに、透過データを端末インタフェース部から秘匿・完全性保証処理部 に入力させて秘匿処理させることを特徴とする。

5 上記秘匿・完全性保証処理部は、無線通信制御部とパラレルインタフェースで接続されていることを特徴とする。

上記秘匿・完全性保証処理部は、端末インタフェース部とシリアルインタフェースで接続され、かつ、無線通信部とシリアルインタフェースで接続されることを特徴とする。

上記秘匿・完全性保証処理部は、

入力したデータを暗号化する暗号化部を有する秘匿処理部と、

入力したデータに対して完全性認証子を付加する完全性認証子付加部

15 を有する完全性保証処理部と

を備えたことを特徴とする。

上記秘匿処理部は、複数の暗号化部を有することを特徴とする。

20 上記完全性保証処理部は、複数の完全性認証子付加部を有することを 特徴とする。

上記秘匿処理部と完全性保証処理部とは、無線通信制御部から制御信号とデータとを入力する1つのモジュールであり、その1つのモジュールは、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくとも上記秘匿処理部と完全性保証処理部とのいずれかの処理を実行するこ

とを特徴とする。

この発明に係る無線通信装置は、データを受信して復調する無線通信部と、

5 無線通信部により復調されたデータを入力して、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御部と、

無線通信制御部から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを復号化する秘匿処理とデータの改竄を検証する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御部へ出力する秘匿・完全性保証処理部と、

無線通信制御部により処理されたデータを入力して出力する端末イン タフェース部と

を備えたことを特徴とする。

15

25

10

上記秘匿・完全性保証処理部は、

無線通信制御部から制御信号を入力し、入力した制御信号に基づいて無線通信部からデータを選択的に入力するとともに、

入力したデータに対して秘匿処理を行い、

20 秘匿処理したデータを端末インタフェース部に出力することを特徴と する。

上記無線通信部は、透過データと非透過データとを出力し、

上記無線通信制御部は、非透過データを無線通信部から入力してプロトコルに基づいて秘匿・完全性保証処理部に処理させるとともに、透過データを無線通信部から秘匿・完全性保証処理部に入力させて秘匿処理

させることを特徴とする。

上記秘匿・完全性保証処理部は、無線通信制御部とパラレルインタフェースで接続されていることを特徴とする。

5

上記秘匿・完全性保証処理部は、端末インタフェース部とシリアルインタフェースで接続され、かつ、無線通信部とシリアルインタフェースで接続されることを特徴とする。

10 上記秘匿・完全性保証処理部は、

入力したデータを復号化する復号化部を有する秘匿処理部と、

入力したデータに付加された完全性認証子を用いて入力したデータの 完全性を確認する完全性確認部を有する完全性保証処理部と を備えたことを特徴とする。

15

上記秘匿処理部は、複数の復号化部を有することを特徴とする。

上記完全性保証処理部は、複数の完全性確認部を有することを特徴とする。

20

25

上記秘匿処理部と完全性保証処理部とは、無線通信制御部から制御信号とデータとを入力する1つのモジュールであり、その1つのモジュールは、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくとも上記秘匿処理部と完全性保証処理部とのいずれかの処理を実行することを特徴とする。



この発明に係る無線通信装置は、データを無線通信する無線通信装置において、

データを入出力する端末インタフェース部と、

プロトコルに基づいてデータの処理をする無線通信制御部と、

5 データを無線通信する無線通信部と、

端末インタフェース部と無線通信制御部と無線通信部との三者間に設けられ、無線通信制御部との間でデータに対して少なくともデータを暗号化復号化する秘匿処理とデータの改竄を検出する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、端末インタフェース部から無線通信部へのデータを暗号化するとともに無線通信部から端末インタフェース部へのデータを復号する秘匿・完全性保証処理部とを備えたことを特徴とする。

上記秘匿・完全性保証処理部は、

15 入力したデータに対して秘匿処理を行う秘匿処理部と、

入力したデータに対して完全性保証処理を行う完全性保証処理部と を個別に備えたことを特徴とする。

上記秘匿処理部は、

20 端末インタフェース部から無線通信部へのデータを暗号化する暗号化 部と、

無線通信部から端末インタフェース部へのデータを復号化する復号化 部とを個別に有することを特徴とする。

25 上記完全性保証処理部は、

入力したデータに対して完全性保証処理を行う完全性認証子を付加す



る完全性認証子付加部と、

入力したデータに付加された完全性認証子を用いて入力したデータの 完全性を確認する完全性確認部と

を個別に有することを特徴とする。

5

上記通信装置は、携帯型移動電話機であることを特徴とする。

上記秘匿処理部と上記完全性保証処理部とは、同一の暗号アルゴリズムを用いていることを特徴とする。

10

上記無線通信装置は、携帯電話機であることを特徴とする。

上記無線通信装置は、無線端末との間でデータの送受信をする無線局であることを特徴とする。

15

上記無線局は、無線基地局と無線制御局とのいずれかであることを特 徴とする。

この発明に係る無線通信方法は、データを入力する端末インタフェー 20 ス工程と、

端末インタフェース工程が入力したデータを入力し、データを入力し 、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御工程と

無線通信制御工程から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信
25 号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを暗号化する
 秘匿処理とデータの改竄を検出するための完全性認証子を生成する完全

PCT/JP00/09128

15

性保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御 工程へ出力する秘匿・完全性保証処理工程と、

無線通信制御工程から出力されたデータを入力して変調し送信する無 線通信工程と

5 を備えたことを特徴とする。

この発明に係る無線通信方法は、データを受信して復調する無線通信工程と、

無線通信工程により復調されたデータを入力して、プロトコルに基づ 10 いてデータを処理して出力する無線通信制御工程と、

無線通信制御工程から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを復号化する秘匿処理とデータの改竄を検証する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御工程へ出力する秘匿・完全性保証処理工程と、

無線通信制御工程により処理されたデータを入力して出力する端末インタフェース工程と

を備えたことを特徴とする。

20 この発明に係る無線通信方法は、データを無線通信する無線通信方法 において、

データを入出力する端末インタフェース工程と、

プロトコルに基づいてデータの処理をする無線通信制御工程と、

データを無線通信する無線通信工程と、

25 端末インタフェース工程と無線通信制御工程と無線通信工程との三者 間に設けられ、無線通信制御工程との間でデータに対して少なくともデ

15

ータを暗号化復号化する秘匿処理とデータの改竄を検出する完全性保証 処理とのいずれかの処理を行い、端末インタフェース工程から無線通信 工程へのデータを暗号化するとともに無線通信工程から端末インタフェ ース工程へのデータを復号する秘匿・完全性保証処理工程と を備えたことを特徴とする。

図面の簡単な説明

図1は、移動体通信システムの構成図。

図2は、無線制御局(RNC)120の構成図。

10 図3は、実施の形態1の無線端末(MS)100の構成図。

図4は、実施の形態1の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図5は、実施の形態1の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図6は、実施の形態1の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図7は、実施の形態1の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図8は、実施の形態1の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図9は、実施の形態2の無線端末(MS)100の構成図。

図10は、実施の形態2の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図11は、実施の形態2の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図12は、暗号化方式及び復号化方式の一例を示す図。

20 図13は、実施の形態2の秘匿・完全性保証処理部40の構成図。

図14は、ARIB STD-T63 33.102,3G Security; Security Architecture, Section 6.3. に示された図。

図15は、ARIB STD-T63 33.102,3G Sec urity; Security Architecture, Figu re 16b. に示された図。

図16は、ARIB STD-T63 33.102, 3G Security; Security Architecture, Figure 16. に示された図。

図17は、暗号化/復号化部421の中で用いられる暗号化モジュール51(又は復号化モジュール71)の構成図。

図18は、秘匿・完全性保証処理部40の実装形式を示す図。

図19は、秘匿・完全性保証処理部40をソフトウェアで実現する場合を示す図。

図20は、無線通信制御部20で動作するアプリケーションプログラ 10 ム46が暗号化プログラム47を呼び出すメカニズムを示す図。

図21は、RLC非透過モードのときのデータ92,93の具体例を示す図。

図22は、透過データ95,96の一例として音声データの具体例を示す図。

15 図23は、透過データ95, 96の一例として非制限デジタルデータ の具体例を示す図。

図24は、従来の携帯電話機500を示す図。

発明を実施するための最良の形態

20 実施の形態1.

25

図1は、この実施の形態の移動体通信システムの全体構成図である。無線端末 (MS) 100は、この発明の無線通信装置の一例である。無線端末 (MS) 100は、例えば、携帯電話機である。無線端末 (MS) 100は、無線で無線基地局 (BTS) 110と接続される。無線基地局 (BTS) 110は、無線制御局 (RNC) 120と接続される。無線制御局 (RNC) 120と

10

15

20

25

接続される。また、無線制御局(RNC)120は、コアネットワーク (CN)130に接続され、コアネットワーク(CN)130を介して 他の無線制御局(RNC)120と接続される。無線基地局(BTS)110と無線制御局(RNC)120とのいずれか又は両方は、無線局とも呼ばれる。

図2は、図1と同じ移動体通信システムの構成図である。特に、無線 制御局 (RNC) 120の内部の構成を示している。

BTS IF部121は、無線基地局(BTS)110を接続する。
ハンドオーバ制御部122は、無線基地局(BTS)110間を無線端
末(MS)100が移動する場合のハンドオーバを制御する。

対MS信号制御部123は、無線端末(MS)100との間での無線 诵信制御及びデータの秘匿処理/完全性保証処理を行う。以下に述べる 無線端末(MS)100の秘匿処理及び完全性保証処理は、対MS信号 制御部123の秘匿処理及び完全性保証処理に対応して行われるもので ある。即ち、無線端末 (MS) 100において暗号化されたデータは、 対MS信号制御部123において復号化される。逆に、対MS信号制御 部123で暗号化されたデータは、無線端末(MS)100において復 号化される。また、無線端末(MS)100においてデータの完全性を 保証するために付加された認証子は、対MS信号制御部123において 検証される。逆に、対MS信号制御部123においてデータの完全性を 保証するために付加された認証子は、無線端末(MS)100において 検証される。この無線端末(MS)100と対MS信号制御部123に おけるデータの秘匿処理及びデータの完全性保証処理は、OSIの7つ の階層の内の2番目のレイヤ、即ち、レイヤ2(データリンク層)で行 われる。CN IF部124は、コアネットワーク (CN) 130との インタフェースをとる。

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

13

RNC IF部125は、他の無線制御局(RNC)120とのインタフェースをとる。対CN信号制御部126は、コアネットワーク(CN)130との間での制御を行う。対RNC信号制御部127は、他の無線制御局(RNC)120との間で制御を行う。制御部128は、無線制御局(RNC)120全体を制御する。スイッチ129は、制御部128の制御に基づいて、無線基地局(BTS)110と無線制御局(RNC)120とコアネットワーク(CN)130との間で制御信号並びにパケットデータをスイッチングする。即ち、スイッチ129は、パケットデータだけでなく、音声等を含む全てのデータをスイッチするとともに、制御信号もスイッチする。

図3は、無線端末(MS)100の構成図である。

5

10

15

20

25

無線端末(MS)100は、端末IF部10と無線通信制御部20と無線通信部30と秘匿・完全性保証処理部40を有している。端末IF部10は、カメラ1とビデオ2とB/T (Blue Tooth)3とLCD4とKEY5とLED6とUSIM (Universal Subscriber Identity Module)7とRECEIVER8とMIC9とHSJ (Head Set Jack)0とを接続している。これらのカメラ1からHSJ0は、ユーザ (人間)もしくは接続の対象となる機器とのインターフェースのための処理を行い、ユーザ (人間)もしくは接続の対象となる機器とのインターフェースのための処理を行い、ユーザ (人間)もしくは接続の対象となる機器が認識できる情報を入力又は出力するものである。

端末IF部10は、内部に各モジュールIF部11とデータフォーマット変換部12と端末IF制御部13と音声符号化/復号化部14を有している。各モジュールIF部11は、カメラ1からHSJ0との各インタフェースをとる。データフォーマット変換部12は、カメラ1からHSJ0で取り扱う各データフォーマットと無線端末(MS)100内

10

15

20

25

部で取り扱う各データフォーマットとの間での変換を行う。端末IF制御部13は、端末IF部10の動作を制御する。音声符号化/復号化部14は、MIC9から入力された音声電気信号を音声符号化する。また、音声符号化/復号化部14は、音声符号化された信号を復号してRECEIVER8に対して音声電気信号を出力する。

無線通信制御部20は、無線端末(MS)100の全体制御を行う。 無線通信制御部20には、CPU、ROM、RAM、ファームウェア等 からなるハードウェア回路、或いは、ソフトウェアモジュールが備えら れている。無線通信制御部20は、端末IF部10と無線通信部30と の間でデータを処理するものであり、規格或いはプロトコルにより定め られた規則に基づいてデータの変換処理を行う。特に、レイヤ2以上の 処理を行う。例えば、データのパケット化やデータの連結等を行う。無 線通信制御部20は、レイヤ2以上のデータを取り扱うため、データの 種別を判断することができる。そして、データの種別に応じて、そのデ ータが秘匿処理されるべきデータであるか、又は、完全性保証処理され るべきデータであるかを判断することができる。レイヤ1のデータでは 、データの種別を判断できないため、そのデータが秘匿処理されるべき データであるか、又は、完全性保証処理されるべき データであるか、又は、完全性保証処理されるべき

無線通信部30は、通信路符号化部310とベースバンド変復調部320と無線部330とアンテナ34を備えている。通信路符号化部310は、各通信路用の符号化部と復号化部を有している。符号化部として、誤り検出符号化部311と誤り訂正符号化部312と物理フォーマット変換部313を有している。また、復号化部として物理フォーマット変換部314、誤り訂正復号化部315、誤り検出部316を有している。ベースバンド変復調部320は、帯域の変調及び復調を行う。ベー

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

5

10

15

20

15

スバンド変復調部320は、ベースバンド変調部321とベースバンド 復調部322を有している。無線部330は、ベースバンド帯域の信号 を伝送帯域に変換もしくは伝送帯域の信号をベースバンド帯域に変換す る。無線部330は、アップコンバータ331とダウンコンバータ33 2を有している。

秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20に接続されている。秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20からデータを受け取り、秘匿処理を行う。また、データの完全性保証処理を行う。秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20から秘匿及び完全性保証処理のための制御信号91を入力する。また、秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20からレイヤ2以上の任意の階層における秘匿処理の対象となるデータ及び/又は完全性保証処理の対象となるデータ92を入力する。秘匿・完全性保証処理部40は、入力した制御信号91に基づいてデータ92に対して秘匿処理及び/又は完全性保証処理を行い、無線通信制御部20に出力する。制御信号91の中には、鍵や初期値や秘匿処理と完全性保証処理との選択等のパラメータが含まれている。

図4は、秘匿・完全性保証処理部40の構成図である。

秘匿・完全性保証処理部40は、IF部410と1つのモジュール4 11を有している。モジュール411は、秘匿処理と完全性保証処理を 1つの同一の回路又は1つの同一のアルゴリズムで行うものである。秘 匿処理を行うか、完全性保証処理を行うかは、制御信号91により決定 される。

ここで、秘匿処理とは、データを暗号化、或いは、復号化することを 25 いう。また、完全性保証処理とは、データの改竄の有無を検証するため に、データに対して認証子を付加する処理、或いは、認証子を再生して

20

比較することによりデータの改竄の有無を判定する処理のことをいう。

秘匿処理と完全性保証処理は、同一の回路又は同一のアルゴリズム、或いは、類似の回路又は類似のアルゴリズムを用いて行うことができるため、図4に示すように、秘匿処理と完全性保証処理を1つのモジュール411で行うことが可能である。図4に示す場合は、ハードウェアリソース及びソフトウェアリソースの削減が可能である。以下、モジュールとは、ハードウェアのみで実現されるもの、ソフトウェアのみで実現されるもの、ハードウェアとソフトウェアとの組み合わせで実現されるもののいずれかをいうものとする。

10 ここで、携帯電話機に用いられる秘匿処理と完全性保証処理との具体 例について説明する。

図14は、ARIB STD-T63 33.102, 3G Security; Security Architecture, Section 6.3. に示された図である。

15 図15は、ARIB STD-T63 33.102,3G Security;Security Architecture, Figure 16b. に示された図である。

図16は、ARIB STD-T63 33.102, 3G Security; Security Architecture, Figure 16. に示された図である。

図14は、無線回線上での暗号化方法を示している。図14において 、記号の意味は、以下の通りである。

CK:cipher key (暗号鍵)

F8:データ秘匿用関数

25 IK: integrity key (メッセージ認証鍵)

F9:データ完全性用関数

携帯電話事業者は、f1~f5という関数を使い、認証処理を実現している。この処理の中で生成したCKとIKと呼ぶ128ビットの暗号鍵を、データ秘匿用関数(f8)とデータ完全性用関数(f9)に渡している。

5 図15は、無線回線上での暗号化方法を示している。図15において 、記号の意味は、以下の通りである。

f 8:データ秘匿用関数

CK: cipher key (暗号鍵)

MESSAGE:ユーザー・データ及び信号情報など送信者が受信者 10 に送りたい暗号化前の平文

COUNT-C:送受信の通算回数を示す数値データ。送受信のたびに1を加算する。

BEARER:論理チャネルを識別するためのビット

DIRECTION:暗号文の送信方向を区別するためのビット

15 LENGTH: MESSAGE或いは暗号文のビット長

図15に示すように、データ秘匿用関数f8で作成した乱数列を基に データ暗号化/復号化を行う。

図16は、メッセージ認証子生成方法を示している。図16において 、記号の意味は、以下の通りである。

20 f 9:データ完全性用関数

IK: integrity key (メッセージ認証鍵)

COUNT-I:送受信の通算回数を示す数値データ。送受信のたびに1を加算する。

MESSAGE:ユーザー・データ及び信号情報など送信者が受信者 25 に送りたい暗号化前の平文

DIRECTION:暗号文の送信方向を区別するためのビット

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

18

FRESH: ユーザー毎に生成する乱数

MAC-I:message authentication co de for integrity (送信者が計算するメッセージ認証 子)

5 XMAC-I: expected message authent ication code for integrity (受信者が計算するメッセージ認証子)

図16に示すように、受信者側で2つのメッセージ認証子を比較する ことによりデータの完全性がチェックできる。

10 次に、動作について説明する。

無線網内で端末とネットワーク間の暗号化通信を行うには、データをやり取りする前に二者間で一方が相手を正当であると、或いは、双方が通信相手として正当であると確認する認証(authentication)という処理が必要になる。

15 図14に示すように、一連の認証処理で端末とネットワークの双方は 、関数 f 1~ f 5 と呼ぶ 5 つの関数を使う。この関数は、認証と並行し て端末とネットワークの両方に、それぞれ128 ビットの暗号鍵 (CK = c i p h e r k e y) とメッセージ認証鍵 (IK=integri ty k e y) を生成する。

20 これら2つの鍵は、相互に認証した端末とネットワークだけが同じものを持つことができ、後述するf8とf9との2つの関数で使われる。これら2つの鍵は通信毎に異なり、しかもそれらの間の規則性がない。そして、通信が終了した時点で廃棄される。

なお、この認証に必要な処理のメカニズム(プロトコル)は、標準化 25 されているが、認証処理で用いられる f 1 ~ f 5 の関数は標準化されて おらず、オペレータが独自に決めることになっている。 認証処理が完了した後は、秘匿処理に用いられるデータ秘匿(data confidentiality)技術と完全性保証処理に用いられるデータ完全性(data integrity)技術で、データのセキュリティを保っている。

1つ目のデータ秘匿技術は、無線ネットワーク上で音声を含むユーザー・データや信号情報を暗号化し、盗聴を防止する技術である。このデータ秘匿を実現するために、データ秘匿用関数(以下、f8と呼ぶ)という関数を用いる。

5

10

15

20

25

図15に示すデータを秘匿してやり取りする場合、送信者は認証の際に生成した暗号鍵(CK)を使う。更に、f8には、CKの他に、暗号化/復号化対象データのビット長(LENGTH)、アップ/ダウンリンク(DIRECTION)、カウンタ(COUNT-C)、論理チャネル識別子(BEARER)を入力することで乱数列が生成される。

ここで、アップ/ダウンリンクとは、暗号文が端末から基地局へ送信されるのか、或いは、基地局から端末へ送信されるのかを区別するビットをいう。また、カウンタとは、送受信の通算回数を示すデータである。カウンタには、送受信のたびに決められた値を加算する。カウンタは、過去に送られた暗号文を後に送りつける攻撃を防ぐために用いられる。また、論理チャネルの識別子とは、暗号化を行う論理チャネルを識別するビットのことである。

生成した乱数列と暗号化したいデータ/信号情報との排他的論理和を とって暗号文を生成し、受信者に送信する。

CK以外のパラメータは、送信者から暗号化せずに受信者へ送付する。但し、CKだけは認証処理の過程で受信者側でも同じものが生成されているため、送信する必要がない。

CK以外のパラメータが第三者に渡ったとしても、CKが秘密であれ

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

5

10

15

20

25

20

ば暗号文を解読するための乱数列が生成できないため、元のメッセージ の安全性は保たれる。

受信者側は、送られてきたパラメータと予め持っていたCKを使って 乱数列を生成し、送られてきた暗号文と排他的論理和をとって、元のメッセージを復号する。

これは、ISO/IEC10116で定義されたブロック暗号の利用 モードの1つであるOFB (output feedback)モード の変形である。OFBモードは、暗号文に伝送路上で発生したノイズが 混入しても、復号時点でそのノイズ部分を拡大することがないため、特 に無線音声通信で採用される場合が多い。

2つ目のデータ完全性技術は、無線回線上の信号情報にメッセージ認証子(完全性認証子)を付加することで信号の情報の改竄の有無を検出する技術である。メッセージ認証技術とも呼ばれている。このデータ完全性をを実現するために、データ完全性用関数(以下、f9と呼ぶ)を用いる。このf9のコア部分にもF8と同じ暗号アルゴリズムが用いられている。

まず、認証の際にメッセージ認証鍵生成関数 f 4を使ってメッセージ 認証鍵 (IK) を生成し、f 9に渡す。図16に示すように、f 9にメ ッセージ認証鍵の他、データ (MESSAGE)、アップ/ダウンリン ク (DIRECTION)、カウンタ (COUNT-C)、ユーザー毎 に生成する乱数 (FRESH) を入力すると、メッセージ認証子 (MA C-I又はXMAC-I) が生成される。

これらのパラメータも送信者から暗号化されないデータ・フォーマットのエリアに乗せて受信者へ送付される。これらのパラメータが第三者に渡っても、メッセージ認証鍵(IK)が秘密であれば、安全性は保たれるのはデータの秘匿の場合と同じである。

送信者は、このメッセージ認証子(MAC-I)をデータに付加して、受信者へ送信する。受信者は同様に、f9を使ってメッセージ認証子(XMAC-I)を計算する。MAC-IとXMAC-Iを比較し、同じであれば、改竄がなかったことを確認できる。

5 なお、改竄ありと検出された場合の処理の一例として、

- (1) 相手に再送信を要求し、再度受信したメッセージ認証子が正当か を確認する。
- (2) 続けて何回か改竄ありと検出した場合は、接続を切断するなどの対応をとる。
- 103Gpp仕様(詳細は、http://www.3gpp.org/
About_3GPP/3gpp.htmを参照のこと)によると、暗号化/復号化モジュールは、図15のように、入力された平文(暗号化されるデータ)を暗号文(暗号化されたデータ)に暗号化し出力する機能、また、暗号文を平文に復号化し出力する機能を持つ。3Gpp仕様に基づくとすると、図3の制御信号91の具体例は、上記COUNT/BERARER/DIRECTION/CK/LENGTHが該当する

また、図3のデータ92, 93の具体例としては、例えば、図21に示すように、「MACSDU」又は「RLCPDU (datapart)」とは、R)」となる。ここで、「RLCPDU (datapart)」とは、R LCPDUの上位10ctもしくは20ct (1バイトもしくは2バイト)を削除した部分(図21の「DATA FOR CIPHERIN G」の部分)となる。「MACSDU」又は「RLCPDU (datapart)」は、図15のMESSAGEの一例である。また、MACSDUは、Media Access Control Service Data Unitのことである。RLCPDUは、Radio

20

25

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

22

Link Control Protocol Data Unitの ことである。メッセージフローの各メッセージは、RLCPDUから、 RLCヘッダ削除後、レイヤ3において組み立てられたものとなる。

RLCPDUにおいて、1Octもしくは2Octの秘匿対象外部分が存在するが、RLCPDU全てを秘匿・完全性保証処理部40に入力し、秘匿・完全性保証処理部40にて、1Octもしくは2Oct秘匿を行わないようにしている。その理由は、秘匿処理を行う全てのデータ単位(RLCPDU)から1Octもしくは2Octの秘匿対象外部分を取り除くため、1Octもしくは2Octのシフト処理を無線通信制御部20において実行させることにより発生する無線通信制御部20の負荷を低減するためである。

5

10

15

20

25

図5は、秘匿・完全性保証処理部40の他の例を示す図である。

図5において特徴となる点は、秘匿処理部420と完全性保証処理部430を個別に設けた点である。秘匿処理部420の内部には、暗号化/復号化部421が設けられている。完全性保証処理部430の内部には、完全性認証子付加/完全性確認部431が設けられている。暗号化/復号化部421は、暗号化と復号化を1つの同一モジュールを用いて行う場合を示している。完全性認証子付加/完全性確認部431は、完全性認証子の付加と完全性の確認を1つの同一のモジュールで行う場合を示している。図5に示す場合は、暗号化と復号化が同じ関数であった場合及び完全性認証子付加と完全確認が同じ関数であった場合に、取り得る構成である。図5に示す場合は、図6に示す場合に比べ、ハードウェアリソース及びソフトウェアリソースの削減が可能である。

図6は、秘匿・完全性保証処理部40の他の構成を示す図である。

図6の特徴は、秘匿処理部420において、暗号化部422と復号化 部423を個別に設けた点である。また、完全性保証処理部430にお

10

15

20

25

いて、完全性認証子付加部432と完全性確認部433を個別に設けた 点である。図6に示す場合は、暗号化と復号化が同じ又は違う関数であ った場合及び完全性認証子付加と完全性確認が同じ又は違う関数であっ た場合に取る構成である。図6の場合は、暗号化、復号化、完全性認証 子付加、完全性確認を個別に実行でき、送受信されるデータが同時並列 に秘匿処理、或いは、完全性保証処理されるので、処理の高速化が可能 である。

図7は、秘匿処理部420において、複数の暗号化部422と複数の 復号化部423を設けた場合を示している。また、完全性保証処理部4 30において、複数の完全性認証子付加部432と複数の完全性確認部 433を設けた場合を示している。無線端末(MS)100が動作して いる場合に、複数のチャネルが同時に処理されなければならない場合が ある。例えば、音声とファクシミリデータの2種類のデータが同時に伝 送されるような場合には、少なくとも2チャネルのデータが同時に処理 される必要がある。このような場合には、音声データを暗号化部1で暗 号化し、ファクシミリデータを暗号化部2で暗号化することができる。 また、復号する場合にも、同時に複数チャネルのデータを復号化するこ とができる。暗号化部422と復号化部423と完全性認証子付加部4 3 2 と完全性確認部 4 3 3 の数(図 7 では、 n 個)は、全て同一である 必要はなく、無線端末(MS)100において同時に処理すべきチャネ ルの数に応じて各部分の数を決定すればよい。或いは、各チャネルに対 応するのではなく、ある 1 つのチャネルに大量データの高速処理を行う 必要が生じた場合に、その1つのチャネルに割り当てられた大量データ を2つの暗号化部により処理するようにしても構わない。即ち、暗号化 部422と復号化部423と完全性認証子付加部432と完全性確認部 433の各部の数は、同時に処理すべきチャネルの数及び/又はデータ

WO 01/49058 PCT/JP00/09128

24

量により決定すればよい。

10

15

20

また、暗号化部422の最大数と復号化部423の最大数は異なってもよい。

また、完全性認証子付加部432の最大数と完全性確認部433の最 5 大数は異なってもよい。

図8は、秘匿処理部420に複数の暗号化/復号化部421を設けた場合を示している。また、完全性保証処理部430に複数の完全性認証子付加/完全性確認部431を設けた場合を示している。

図8は、図5に示す暗号化/復号化部421と完全性認証子付加/完全性確認部431を複数にしたものである。図8に示す場合は、暗号化と復号化が同じ関数であった場合に、複数のチャネルに対応して複数の暗号化/復号化部421を設けた場合を示している。同様に、完全性認証子付加と完全性確認が同じ関数であった場合に、複数のチャネルに対応して完全性認証子付加/完全性確認部431を複数設けた場合を示している。図8の場合は、図7の場合に比べて、ハードウェアリソース及びソフトウェアリソースの削減を行うことが可能である。

図4から図8においては、秘匿・完全性保証処理部40が秘匿処理部420と完全性保証処理部430とを両方備えている場合を示したが、秘匿・完全性保証処理部40が秘匿処理部420又は完全性保証処理部430のいずれか片方だけ備えている場合でもよい。秘匿・完全性保証処理部40が秘匿処理部420又は完全性保証処理部430の一方だけ備えている場合は、他方の処理は、無線通信制御部20が行えばよい。実施の形態2.

図9は、無線端末(MS)100の他の例を示す構成図である。

25 図 9 が図 3 と異なる点は、端末 I F 部 1 0 と秘匿・完全性保証処理部 4 0 との間でデータの入出力が行われる点である。また、無線通信部 3

10

15

20

25

0と秘匿・完全性保証処理部40との間でデータの入出力が行われる点 である。図9において、非透過データ97は、パケットデータ等の非透 過データである。また、透過データ95,96は、音声データや非制限 デジタルデータ等の透過データである。透過データとは、OSIで定義 されているあるレイヤ、或いは、あるレイヤのサブレイヤにおいて、入 力から出力まで、そのデータが一切変更されないデータをいう。一方、 非透過データとは、あるレイヤ、或いは、あるレイヤのサブレイヤにお いて、入力から出力まで、そのデータのフォーマット変換処理等の何等 かのデータ処理が必要なデータをいう。例えば、レイヤ2のRLC(R adio Link Control) サブレイヤにおいて、SDU(Service Data Unit) & PDU (Protocol Data Unit)とが異なる場合は、そのデータは非透過データで あり、レイヤ2のMAC (Media Access Control) サブレイヤにおいて、SDUとPDUが同一の場合、そのデータは透 過データである。図9に示す場合は、無線通信部30との間で入出力さ れるレイヤ1のデータに対して何等処理を行うことなく、端末IF部1 0に引き渡すことができるデータ、例えば、音声データを、透過データ としている。一方、無線通信部30から出力されるレイヤ1のデータに 対して何等かの処理を行わなければならないデータ、例えば、パケット データを、非透過データとしている。

図9の透過データ95,96の具体例は、前述した通り、音声データや非制限デジタルデータであるが、それぞれのデータは、レイヤ1とレイヤ2の間に定義される単位(Transport Block)に分割されたものであり、これらTransport Blockに分割されたデータは透過データであるため、前述の通り、MACPDU(かつ、MACSDU)と等価であるため、Transport Block

26

に分割されたデータそれぞれが、秘匿の単位と同一となる。

5

10

15

20

25

また、音声データ等は、ユーザーデータであり、ユーザーデータは、RLCサプレイヤにおいても透過データであることから、この伝送形態をシリアルインタフェースとして、ARIB規定のMT (Mobile Terminal) - TA (Tarminal Adaptor)

I/F (図22, 図23) とすると、MT-TA I/Fのシリアルフォーマットに対しそのまま、秘匿を施すことが可能な伝送形態となる。また、図9の非透過データ97の具体例は、前述した通り、パケットデータやシグナリングのためのデータであるが、各データは、レイヤ1

データやシグナリングのためのデータであるが、各データは、レイヤ1 とレイヤ2との間に定義される単位(Transport Block)に分割されたものである。

図9に示す秘匿・完全性保証処理部40は、無線通信制御部20との間で非透過データに対して秘匿処理と完全性保証処理を選択的に行うとともに、端末IF部10と無線通信部30との間で入出力される透過データに対して、例えば、秘匿処理を必ず行うものである。秘匿・完全性保証処理部40は、透過データに対しては完全性保証処理を行わない。もし、透過データのなかに秘匿処理を行いたくないものがある場合には、無線通信制御部20は、その秘匿処理を行いたくない透過データを秘匿・完全性保証処理部40に入力させず無線通信制御部20に入力させればよい。或いは、その秘匿処理を行いたくない透過データを秘匿・完全性保証処理部40に入力させるが、無線通信制御部20からの制御信号を用いてその透過データに秘匿処理を行わせないようにしてもよい。

図10は、秘匿・完全性保証処理部40の構成図である。

図10において、図5と異なる点は、新たに秘匿処理部460が設けられた点である。秘匿処理部460には、暗号化部462と復号化部463が設けられている。暗号化部462は、端末IF部10からの透過

10

15

20

25

データ95を入力し、入力したデータを暗号化し、透過データ96として無線通信部30へ出力する。一方、復号化部463は、無線通信部30から透過データ96を入力し、復号化し、透過データ95として端末IF部10へ出力する。秘匿処理部460のこれらの処理は、IF部410からの制御信号99に基づいて行われる。制御信号99は、制御信号91から生成された制御信号である。従って、秘匿処理部460は、無線通信制御部20からの制御信号に基づいて秘匿処理を行うことになる。図10において、データ92は、バスを介したパラレルインタフェースを用いて入出力される。一方、透過データ95と96は、シリアルインタフェースを介して秘匿処理部460に対して入出力される。このように、図10は、秘匿・完全性保証処理部40がパラレルインタフェースとシリアルインタフェースの2系統の入出力インタフェースを備えている場合を示している。

図11は、図7に示した秘匿・完全性保証処理部40の構成に秘匿処理部460を付加した場合を示している。図11に示すような秘匿処理部460の構成は、図12に示すように、暗号化部又は復号化部がキーストリームを発生させ、シリアルデータと排他的論理和をとる場合に有効な構成である。

図11は、透過データ95,96がシリアルインタフェースを介して 秘匿処理部460に入出力される場合であって、かつ、そのシリアルイ ンタフェースを介して入出力されるシリアルデータに、複数チャネルの データが多重化されている場合を示している。例えば、チャネル1のデ ータの次にチャネル2のデータがシリアルデータとして入力された場合 、チャネル1に対応する暗号化部1からキーストリームを発生させデー タ多重部481に出力し、チャネル2に対応する暗号化部2からキース トリームを発生させデータ多重部481に出力し、データ多重部481

28

において、これらのキーストリームを入力されるデータ95のデータ系列と同じフォーマットに多重する。この多重したキーストリームと入力されるデータ95のデータ系列との排他的論理和を排他的論理和回路483により演算する。秘匿処理部460のこれらの動作は制御信号99に基づいて、即ち、無線通信制御部20から送られてきた制御信号91に基づいて行われる。図11の構成によれば、シリアルデータの遅延が排他的論理和回路483の演算のみで済み、高速な処理を行うことが可能である。

図13は、図10の秘匿処理部420と秘匿処理部460とをあわせ 10 て1つの秘匿処理部470とした場合を示している。

5

15

20

25

秘匿処理部470は、パラレルインタフェースから入出力されるデータ92とシリアルインタフェースから入出力されるデータ95,96の両方を処理する。秘匿処理部470は、秘匿処理部420と秘匿処理部460を1つにまとめたものであるため、ハードウェアリソースの削減が可能である。秘匿処理部470における透過データと非透過データの処理動作のスイッチングは、制御信号99、即ち、無線通信制御部20から出力された制御信号91に基づいて行われる。

前述した秘匿・完全性保証処理部40は、ハードウェアで構成することができる。例えば、FPGAやカスタムLSIで実現することができる。また、秘匿・完全性保証処理部40は、ソフトウェアプログラムで実現することもできる。秘匿・完全性保証処理部40がソフトウェアプログラムで実現される場合、ソフトウェアプログラムは無線通信制御部20にあるCPUにより実行されることになる。

また、秘匿・完全性保証処理部40は、ハードウェアとソフトウェアの組み合わせにより実現することができる。例えば、DSP(Digital Signal Processor)とそのDSPにより実行

されるマイクロプログラムやファームウェアプログラムにより実現する ことができる。

以下、図17から図20を用いて、具体例を説明する。

図17は、暗号化/復号化部421の中で用いられる暗号化モジュール51 (又は復号化モジュール71) の構成図である。

10 関数 F は、拡大鍵を入力して非線形データ変換を行う。

暗号モジュール51においては、例えば、

5

20

- (1) DES (Data Encryption Standard)、又は、
- (2) 国際公開番号WO97/9705 (米国特許出願番号08/815 3640) に開示されたブロック暗号アルゴリズムであるMISTY、又は、
 - (3) 上記ブロック暗号アルゴリズムMISTYをベースとした64 ビットブロック暗号であり、次世代携帯電話用国際標準暗号(IMT2000)として採用されることが決定されたブロック暗号アルゴリズムであるKASUMI、又は、
 - (4) 日本特許出願番号2000-64614 (出願日2000年3月9日) に記載されたブロック暗号アルゴリズムであるCamellia

などのブロック暗号アルゴリズムを用いることができる。また、復号モ ジュール71においても、DES、MISTY、KASUMI又はCa melliaなどのブロック暗号アルゴリズムを用いることができる。

25

図18は、前述した秘匿・完全性保証処理部40の実装形式を示す図である。

図18は、FPGA又はIC又はLSIの中に前述した秘匿・完全性保証処理部40が実現されている場合を示している。即ち、前述した秘匿・完全性保証処理部40は、ハードウェアで実現することができる。また、図示していないが、プリントサーキットボードにより実現することも可能である。

図19は、前述した秘匿・完全性保証処理部40をソフトウェアで実現する場合を示している。

前述した秘匿・完全性保証処理部40は、暗号化プログラム47で実 10 現することができる。暗号化プログラム47は、ROM(Read O nly Memory) 42 (記録媒体の一例) に記憶されている。暗 号化プログラム47は、RAM (Random Access Mem ory) 又はフレキシブルディスク又は固定ディスク等の他の記録媒体 に記録されていてもよい。また、暗号化プログラム47は、サーバコン 15 ピュータからダウンロードされてもよい。暗号化プログラム47は、サ ブルーチンとして機能する。暗号化プログラム47は、RAM45に記 憶されたアプリケーションプログラム46からサブルーチンコールによ り呼び出されて実行される。或いは、暗号化プログラム47は、割り込 み制御部43で受け付ける割り込みの発生により起動されるようにして 20 も構わない。メモリ55は、RAM45の一部であっても構わない。ア プリケーションプログラム46、暗号化プログラム47は、CPU41 により実行されるプログラムである。

図20は、無線通信制御部20で動作するアプリケーションプログラム46が暗号化プログラム47を呼び出すメカニズムを示している。

アプリケーションプログラム46は、鍵KとイニシャルバリューIV

10

15

20

25

31

と平文Mと暗号文Cをパラメータにして暗号化プログラム47を呼び出す。暗号化プログラム47は、鍵KとイニシャルバリューIVと平文Mを入力し、暗号文Cを返すものである。暗号化プログラム47と復号プログラムが同一のときは、鍵KとイニシャルバリューIVと暗号文Cと平文Mをパラメータにして暗号化プログラム47を呼び出す。

また、図示しないが、暗号化プログラム47は、デジタルシグナルプロセッサと、そのデジタルシグナルプロセッサにより読み込まれて実行されるプログラムによって実現しても構わない。即ち、ハードウェアとソフトウェアの組み合わせによって暗号化プログラム47を実現しても構わない。

図18,図19,図20は、主として、暗号化の場合を説明したが、 復号化でも同様の方式で実現できる。

図18及び図19に示したような暗号化形態及び復号化形態は、電子機器に対してインストールすることができる。例えば、パーソナルコンピュータやファクシミリ装置や携帯電話やビデオカメラやデジタルカメラやテレビカメラ等のあらゆる電子機器にインストールすることができる。特に、この実施の形態における特徴が発揮できるのは、複数のチャネルからのデータを暗号化復号化する場合に有効である。或いは、複数のユーザからのデータがアットランダムに到着して復号化する場合に、或いは、複数のユーザに対するデータがアットランダムに発生して、それぞれのデータをリアルタイムに暗号化するような場合に有効である。即ち、暗号化復号化するデータの数に比べて暗号化復号化する装置の数が少ない場合に、前述した実施の形態の暗号化、復号化が非常に有効である。例えば、多くのクライアントコンピュータをサポートしなければならないサーバコンピュータや多くの携帯電話機からのデータを集配しなければならない基地局や回線コントローラなどに、前述した暗号化方

10

20

25

式や復号化方式が非常に有効である。

また、前述した例においては、無線通信制御部20と秘匿・完全性保証処理部40がバスを介したパラレルインタフェースでつながれている場合を示したが、シリアルインタフェースを用いても構わない。また、端末IF部10と秘匿・完全性保証処理部40及び無線通信部30と秘匿・完全性保証処理部40がシリアルインタフェースで接続される場合を示したが、より高速な処理を行うためには、シリアルインタフェースではなく、パラレルインタフェースを用いても構わない。

また、図9,図10においては、秘匿処理部460を秘匿・完全性保証処理部40の内部に設ける場合を示したが、秘匿処理部460を秘匿・完全性保証処理部40から外部に独立させて、秘匿処理部460を端末1F部10と無線通信部30との間に設けてもよい。

産業上の利用可能性

15 以上のように、前述した実施の形態によれば、レイヤ1 (物理層)において秘匿処理を行わないように、レイヤ2以上の階層において秘匿処理及び完全性保証処理を行うようにしたので、データの種別に応じて秘匿処理の可否及び完全性保証処理の可否を決定することができる。

例えば、透過データに対しては秘匿処理のみを行い、非透過データに 対して秘匿処理と完全性保証処理の両方を行うことが可能になる。或い は、非透過データであっても秘匿処理と完全性保証処理とをそれぞれ行 ったり、行わなかったり選択することが可能になる。

また、上記実施の形態によれば、秘匿・完全性保証処理部の内部にチャネルの数やデータ量に応じて複数の秘匿処理部と複数の完全性保証処理部を設けているので、同時並列処理による高速データ処理が可能となる。

10

25

請求の範囲

1. データを入力する端末インタフェース部と、

端末インタフェース部が入力したデータを入力し、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御部と、

無線通信制御部から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを暗号化する秘匿処理とデータの改竄を検出するための完全性認証子を生成する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御部へ出力する秘匿・完全性保証処理部と、

無線通信制御部から出力されたデータを入力して変調し送信する無線通信部と

を備えたことを特徴とする無線通信装置。

2. 上記秘匿・完全性保証処理部は、

15 無線通信制御部から制御信号を入力し、入力した制御信号に基づいて 端末インタフェース部からデータを選択的に入力するとともに、

入力したデータに対して秘匿処理を行い、

秘匿処理したデータを無線通信部に出力することを特徴とする請求項 1記載の無線通信装置。

20 3. 上記端末インタフェース部は、透過データと非透過データとを出力し、

上記無線通信制御部は、非透過データを端末インタフェース部から入力してプロトコルに基づいて秘匿・完全性保証処理部に処理させるとともに、透過データを端末インタフェース部から秘匿・完全性保証処理部に入力させて秘匿処理させることを特徴とする請求項2記載の無線通信装置。

34

- 4. 上記秘匿・完全性保証処理部は、無線通信制御部とパラレルインタフェースで接続されていることを特徴とする請求項1記載の無線通信装置。
- 5. 上記秘匿・完全性保証処理部は、端末インタフェース部 とシリアルインタフェースで接続され、かつ、無線通信部とシリアルイ ンタフェースで接続されることを特徴とする請求項2記載の無線通信装 置。
 - 6. 上記秘匿・完全性保証処理部は、

入力したデータを暗号化する暗号化部を有する秘匿処理部と、

10 入力したデータに対して完全性認証子を付加する完全性認証子付加部を有する完全性保証処理部と

を備えたことを特徴とする請求項1記載の無線通信装置。

15

20

- 7. 上記秘匿処理部は、複数の暗号化部を有することを特徴とする請求項6記載の無線通信装置。
- 8. 上記完全性保証処理部は、複数の完全性認証子付加部を 有することを特徴とする請求項6記載の無線通信装置。
 - 9. 上記秘匿処理部と完全性保証処理部とは、無線通信制御部から制御信号とデータとを入力する1つのモジュールであり、その1つのモジュールは、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくとも上記秘匿処理部と完全性保証処理部とのいずれかの処理を実行することを特徴とする請求項6記載の無線通信装置。
 - 10. データを受信して復調する無線通信部と、

無線通信部により復調されたデータを入力して、プロトコルに基づい てデータを処理して出力する無線通信制御部と、

25 無線通信制御部から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号 に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを復号化する秘

35

匿処理とデータの改竄を検証する完全性保証処理とのいずれかの処理を 行い、処理したデータを無線通信制御部へ出力する秘匿・完全性保証処 理部と、

無線通信制御部により処理されたデータを入力して出力する端末イン タフェース部と

を備えたことを特徴とする無線通信装置。

5

25

11. 上記秘匿・完全性保証処理部は、

無線通信制御部から制御信号を入力し、入力した制御信号に基づいて無線通信部からデータを選択的に入力するとともに、

10 入力したデータに対して秘匿処理を行い、

秘匿処理したデータを端末インタフェース部に出力することを特徴と する請求項10記載の無線通信装置。

- 12. 上記無線通信部は、透過データと非透過データとを出力し、
- 15 上記無線通信制御部は、非透過データを無線通信部から入力してプロトコルに基づいて秘匿・完全性保証処理部に処理させるとともに、透過データを無線通信部から秘匿・完全性保証処理部に入力させて秘匿処理させることを特徴とする請求項11記載の無線通信装置。
- 13.上記秘匿・完全性保証処理部は、無線通信制御部とパラ 20 レルインタフェースで接続されていることを特徴とする請求項10記載 の無線通信装置。
 - 14. 上記秘匿・完全性保証処理部は、端末インタフェース部とシリアルインタフェースで接続され、かつ、無線通信部とシリアルインタフェースで接続されることを特徴とする請求項11記載の無線通信装置。
 - 15. 上記秘匿・完全性保証処理部は、

入力したデータを復号化する復号化部を有する秘匿処理部と、

入力したデータに付加された完全性認証子を用いて入力したデータの 完全性を確認する完全性確認部を有する完全性保証処理部と を備えたことを特徴とする請求項10記載の無線通信装置。

- 5 16. 上記秘匿処理部は、複数の復号化部を有することを特徴 とする請求項15記載の無線通信装置。
 - 17. 上記完全性保証処理部は、複数の完全性確認部を有することを特徴とする請求項15記載の無線通信装置。
- 18.上記秘匿処理部と完全性保証処理部とは、無線通信制御 部から制御信号とデータとを入力する1つのモジュールであり、その1 つのモジュールは、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対 して少なくとも上記秘匿処理部と完全性保証処理部とのいずれかの処理 を実行することを特徴とする請求項15記載の無線通信装置。
 - 19. データを無線通信する無線通信装置において、
- 15 データを入出力する端末インタフェース部と、

プロトコルに基づいてデータの処理をする無線通信制御部と、

データを無線通信する無線通信部と、

端末インタフェース部と無線通信制御部と無線通信部との三者間に設けられ、無線通信制御部との間でデータに対して少なくともデータを暗号化復号化する秘匿処理とデータの改竄を検出する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、端末インタフェース部から無線通信部へのデータを暗号化するとともに無線通信部から端末インタフェース部へのデータを復号する秘匿・完全性保証処理部と

を備えたことを特徴とする無線通信装置。

25 20. 上記秘匿・完全性保証処理部は、

入力したデータに対して秘匿処理を行う秘匿処理部と、

入力したデータに対して完全性保証処理を行う完全性保証処理部と を個別に備えたことを特徴とする請求項19記載の無線通信装置。

21. 上記秘匿処理部は、

端末インタフェース部から無線通信部へのデータを暗号化する暗号化 5 部と、

無線通信部から端末インタフェース部へのデータを復号化する復号化部とを個別に有することを特徴とする請求項19記載の無線通信装置。

22. 上記完全性保証処理部は、

入力したデータに対して完全性保証処理を行う完全性認証子を付加す 10 る完全性認証子付加部と、

入力したデータに付加された完全性認証子を用いて入力したデータの 完全性を確認する完全性確認部と

を個別に有することを特徴とする請求項19記載の無線通信装置。

- 23. 上記通信装置は、携帯型移動電話機であることを特徴と 15 する請求項19記載の無線通信装置。
 - 24. 上記秘匿処理部と上記完全性保証処理部とは、同一の暗 号アルゴリズムを用いていることを特徴とする請求項6記載の無線通信 装置。
- 25. 上記秘匿処理部と上記完全性保証処理部とは、同一の暗 20 号アルゴリズムを用いていることを特徴とする請求項15記載の無線通 信装置。
 - 26. 上記秘匿処理部と上記完全性保証処理部とは、同一の暗 号アルゴリズムを用いていることを特徴とする請求項20記載の無線通 信装置。
- 25 27. 上記無線通信装置は、携帯電話機であることを特徴とする請求項1記載の無線通信装置。

38

- 28. 上記無線通信装置は、携帯電話機であることを特徴とする請求項10記載の無線通信装置。
- 29. 上記無線通信装置は、携帯電話機であることを特徴とする請求項19記載の無線通信装置。
- 5 30. 上記無線通信装置は、無線端末との間でデータの送受信 をする無線局であることを特徴とする請求項1記載の無線通信装置。
 - 31. 上記無線通信装置は、無線端末との間でデータの送受信をする無線局であることを特徴とする請求項10記載の無線通信装置。
- 32. 上記無線通信装置は、無線端末との間でデータの送受信 10 をする無線局であることを特徴とする請求項19記載の無線通信装置。
 - 33. 上記無線局は、無線基地局と無線制御局とのいずれかであることを特徴とする請求項30記載の無線通信装置。
 - 34. 上記無線局は、無線基地局と無線制御局とのいずれかであることを特徴とする請求項31記載の無線通信装置。
- 15 35. 上記無線局は、無線基地局と無線制御局とのいずれかで あることを特徴とする請求項32記載の無線通信装置。
 - 36. データを入力する端末インタフェース工程と、

端末インタフェース工程が入力したデータを入力し、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御工程と、

- 20 無線通信制御工程から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを暗号化する 秘匿処理とデータの改竄を検出するための完全性認証子を生成する完全 性保証処理とのいずれかの処理を行い、処理したデータを無線通信制御 工程へ出力する秘匿・完全性保証処理工程と、
- 25 無線通信制御工程から出力されたデータを入力して変調し送信する無 線通信工程と

を備えたことを特徴とする無線通信方法。

37. データを受信して復調する無線通信工程と、

無線通信工程により復調されたデータを入力して、プロトコルに基づいてデータを処理して出力する無線通信制御工程と、

5 無線通信制御工程から制御信号とデータとを入力し、入力した制御信号に基づいて、入力したデータに対して少なくともデータを復号化する 秘匿処理とデータの改竄を検証する完全性保証処理とのいずれかの処理 を行い、処理したデータを無線通信制御工程へ出力する秘匿・完全性保証処理工程と、

10 無線通信制御工程により処理されたデータを入力して出力する端末インタフェース工程と

を備えたことを特徴とする無線通信方法。

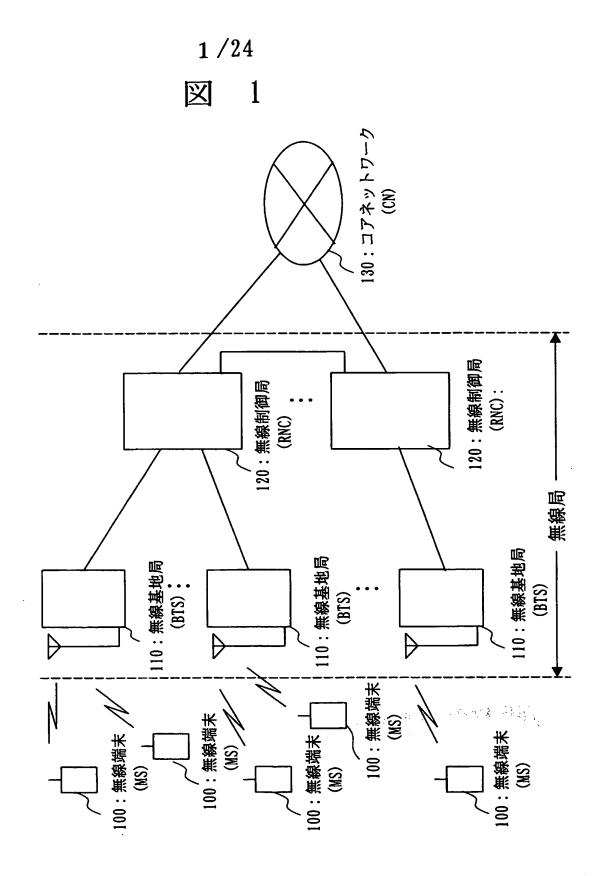
38. データを無線通信する無線通信方法において、

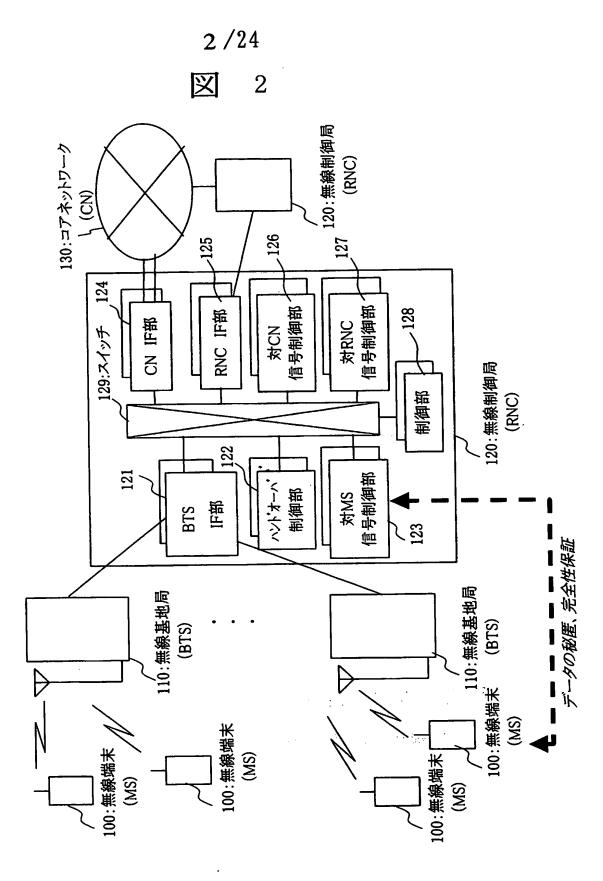
データを入出力する端末インタフェース工程と、

15 プロトコルに基づいてデータの処理をする無線通信制御工程と、

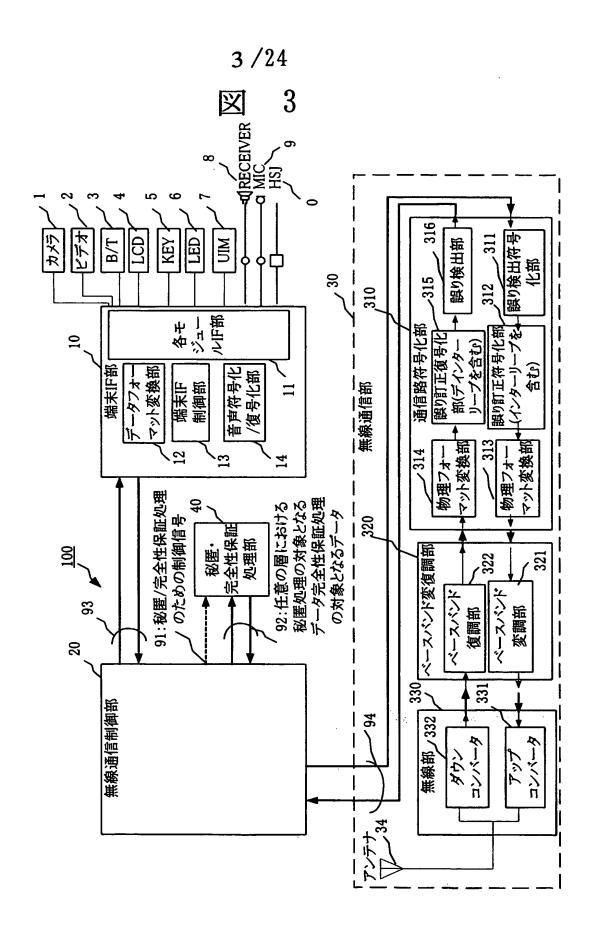
データを無線通信する無線通信工程と、

端末インタフェース工程と無線通信制御工程と無線通信工程との三者間に設けられ、無線通信制御工程との間でデータに対して少なくともデータを暗号化復号化する秘匿処理とデータの改竄を検出する完全性保証処理とのいずれかの処理を行い、端末インタフェース工程から無線通信工程へのデータを暗号化するとともに無線通信工程から端末インタフェース工程へのデータを復号する秘匿・完全性保証処理工程とを備えたことを特徴とする無線通信方法。





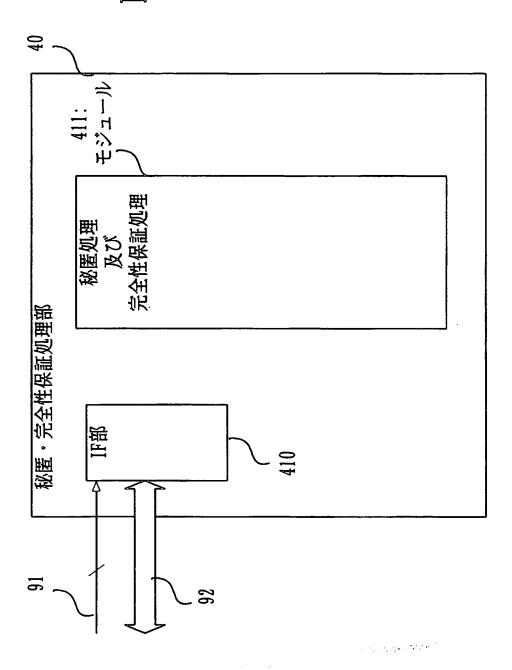
ľ



.

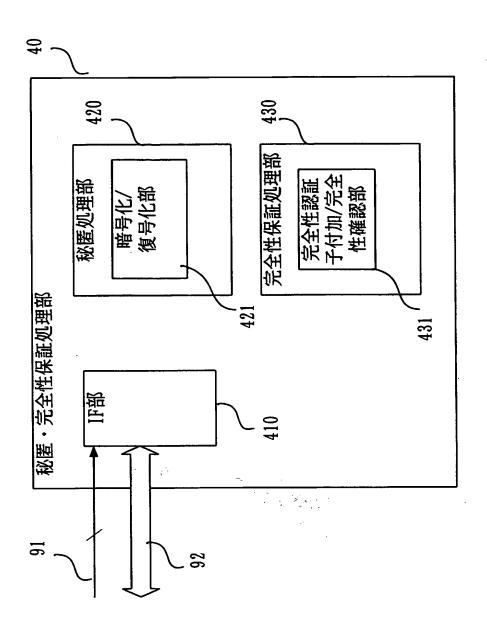
4/24

図 4

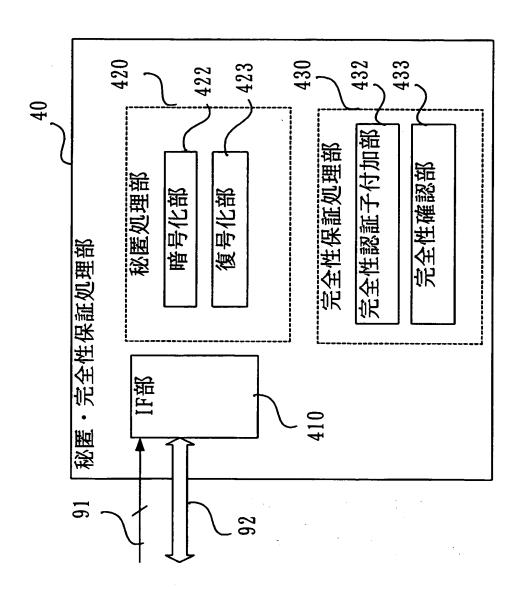


9

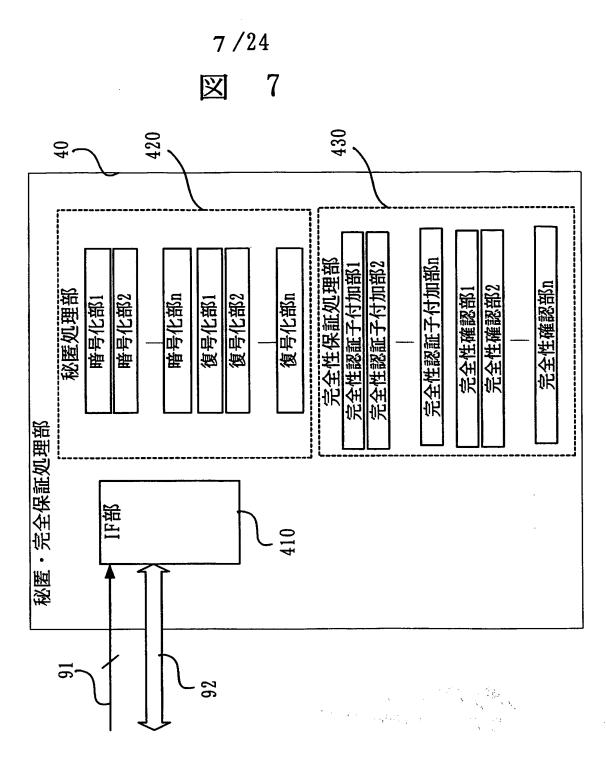
5/24 **S** 5



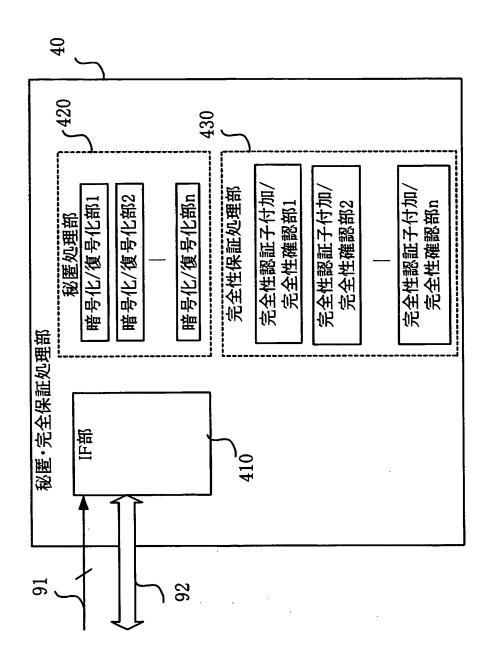
6/24 図 6

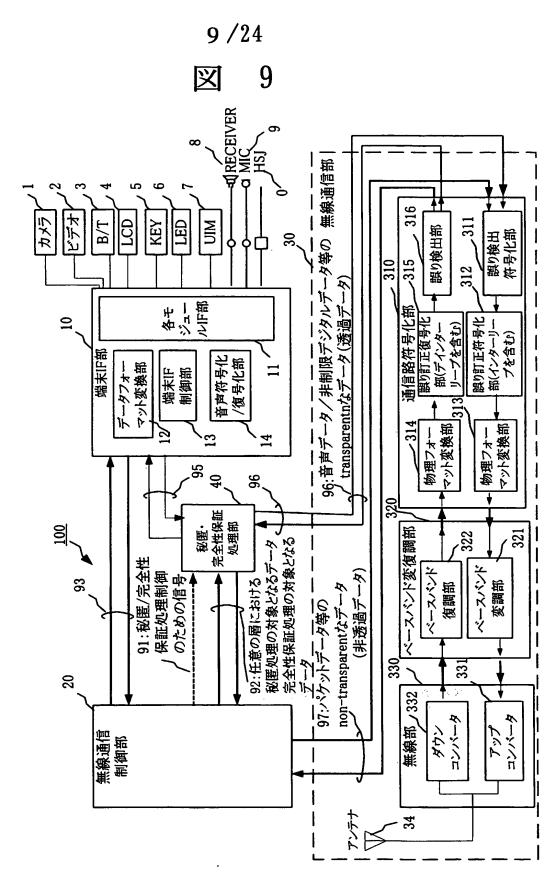


.

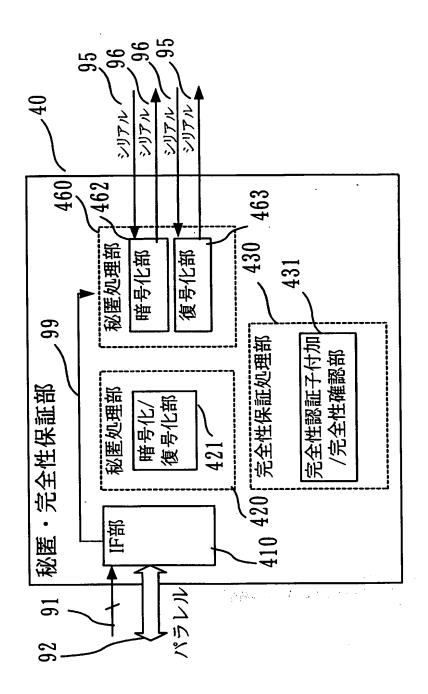


8/24 図 8



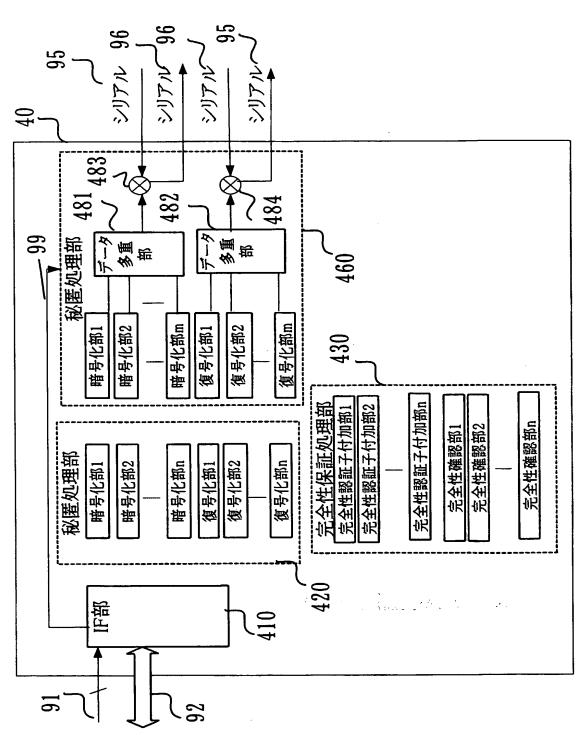


10 /24 図 10

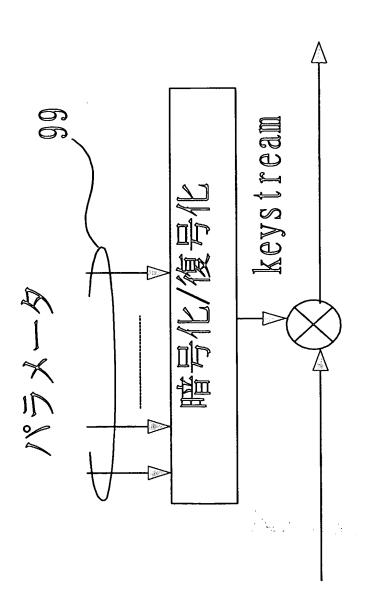


PAGE BLANK (USPTO)

11 /24 図 11



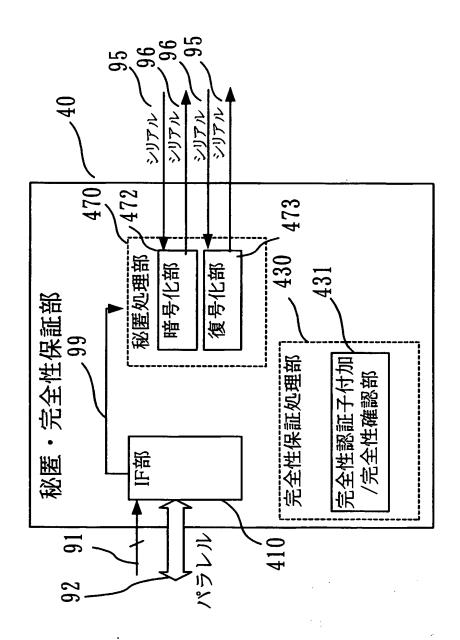
12 /24 図 12



WO 01/49058

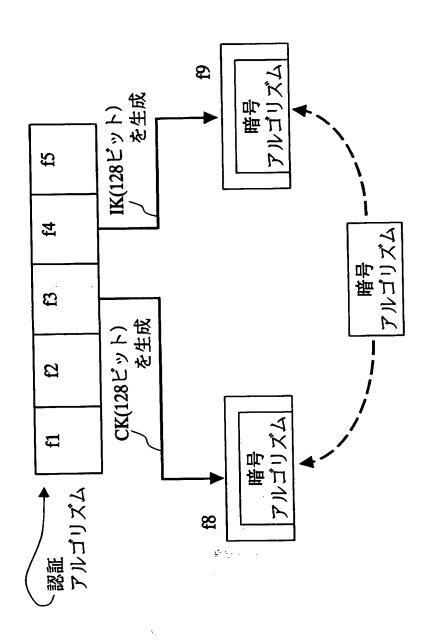
 13 /24

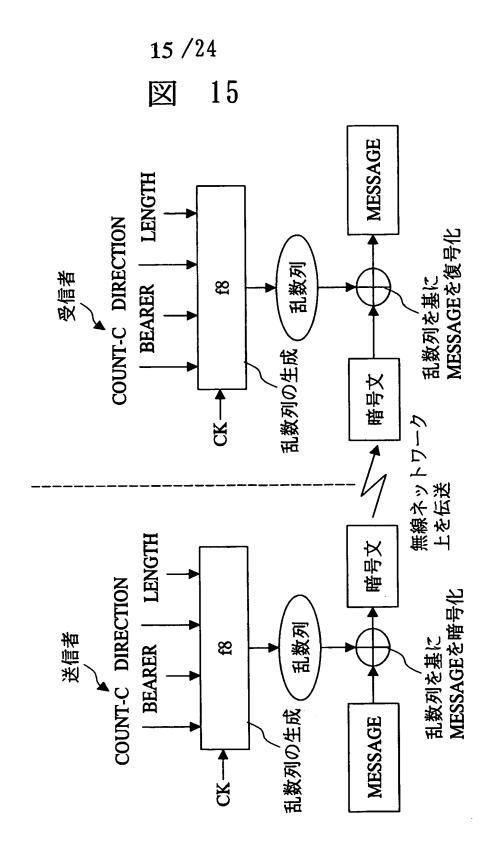
 図 13



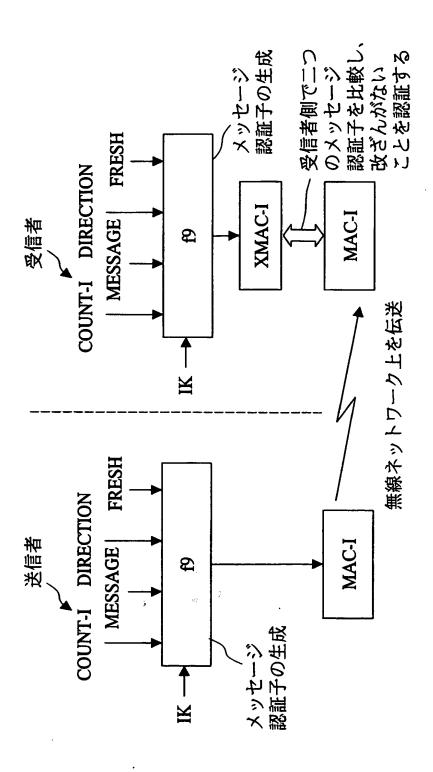
PCT/JP00/09128

14 /24 図14

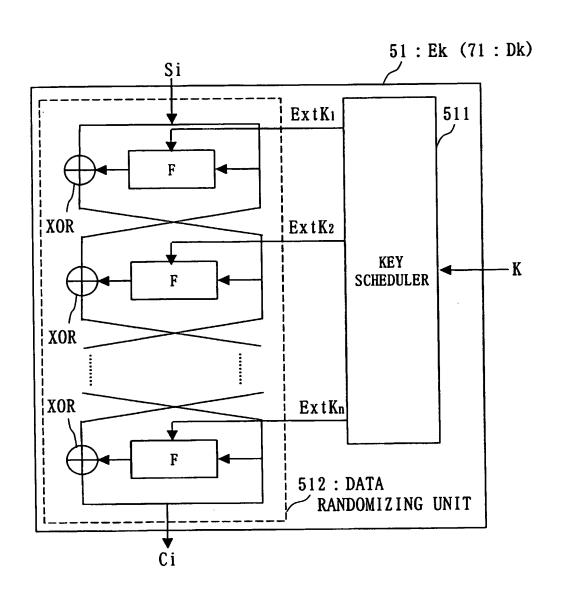




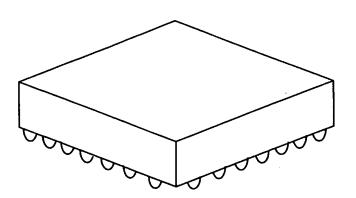
16 /24 図 16



17/24 図17



18/24 図18

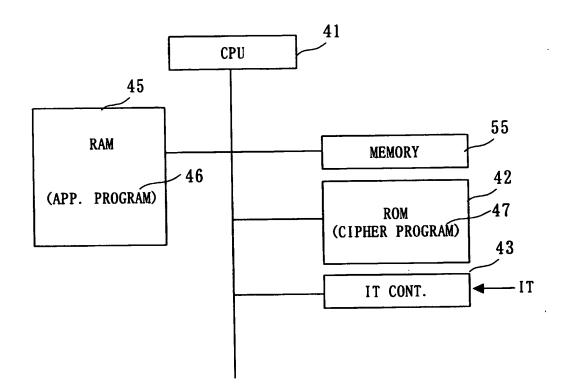


TAS PAGE BLANK (USPTC

PCT/JP00/09128

19/24 図19

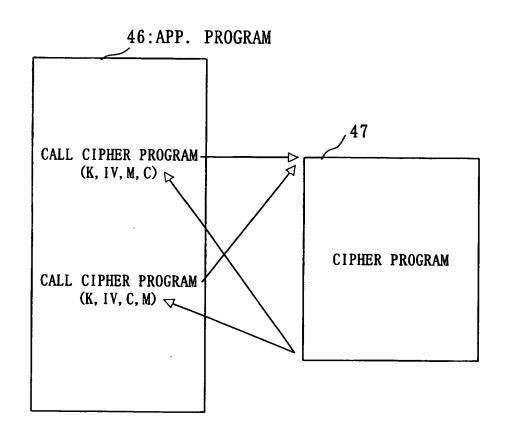
WO 01/49058



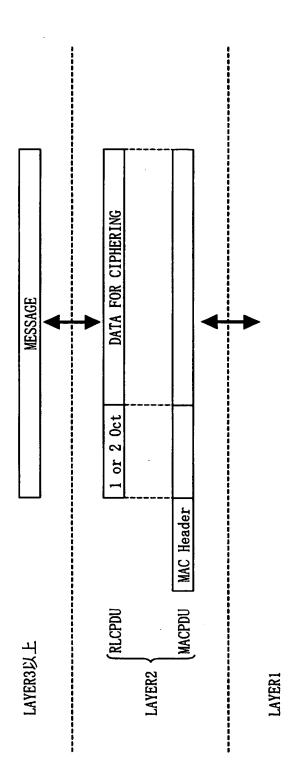
PAGE BLANK (USPTC)

20/24

図20



21/24 図21



22/24

図22

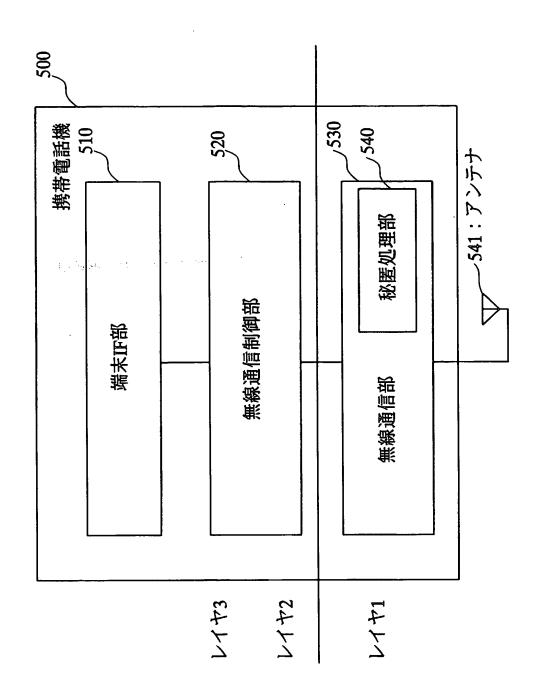
TLP-(AMD Doodow	Voice	Voice	Voice
Header	AMA neader	ClassA	ClassB	ClassC
Sbyte	IDyte	12byte	.2byte 14byte 8byt	8byte

23/24

図23

ISDN — Header 5byte ISDN 80byte

24 /24 × 24



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/09128

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER Int.Cl ⁷ H04Q 7/38, H04L 9/16				
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC				
	SEARCHED			
Int.	H04K 1/00-3/00, H04L 9/00	, G09C 1/00-5/00,		
Jits	ion searched other than minimum documentation to the uyo Shinan Koho 1922-1996 i Jitsuyo Shinan Koho 1971-2001	Toroku Jitsuyo Shinan K	oho 1994-2001	
Electronic d	ata base consulted during the international search (name	of data base and, where practicable, sear	rch terms used)	
C. DOCU	MENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		
Category*	Citation of document, with indication, where app		Relevant to claim No.	
Y	JP, 10-22996, A (Mitsubishi Ele 23 January, 1998 (23.01.98) & GB, 2314741, A & CA, 22056 & DE, 19721949, A1 & US, 60163	37, A	1-38	
Y	JP, 7-245606, A (NEC Corporation 19 September, 1995 (19.09.95)		1-38	
Y	JP, 7-327257, A (Hitachi, Ltd.) 12 December, 1995 (12.12.95)		1-38	
Y	JP, 10-66157, A (Nokia Mobile P 06 March, 1998 (06.03.98) & GB, 2313989, A & FR, 27502 & FI, 9602352, A & SE, 97021 & US, 5987137, A & ES, 21433 & DE, 19723659, A1 & WO97/47111,A1 & AU, 9723703, A & AU, 97303	272, A1 172, A 371, A1	1-38	
А	JP, 5-22284, A (Kokusai Electri 29 January, 1993 (29.01.93) (c Co., Ltd.), Family: none)	1-38	
Further documents are listed in the continuation of Box C. See patent family annex.				
"A" docum conside "E" earlier date "L" docum cited to special "O" docum means "P" docum than th	categories of cited documents: ent defining the general state of the art which is not ered to be of particular relevance document but published on or after the international filing ent which may throw doubts on priority claim(s) or which is o establish the publication date of another citation or other reason (as specified) ent referring to an oral disclosure, use, exhibition or other ent published prior to the international filing date but later e priority date claimed actual completion of the international search	"T" later document published after the interpriority date and not in conflict with the understand the principle or theory and document of particular relevance; the considered novel or cannot be considered to the document is taken alone document of particular relevance; the considered to involve an inventive step combined with one or more other such combination being obvious to a person document member of the same patent." Date of mailing of the international sear	ne application but cited to enlying the invention cellaimed invention cannot be red to involve an inventive claimed invention cannot be pwhen the document is a documents, such a skilled in the art family	
12 1	March, 2001 (12.03.01)	21 March, 2001 (21.0		
Name and n Japa	nailing address of the ISA/ anese Patent Office	Authorized officer		
Facsimile N	lo.	Telephone No.		



International application No.

PCT/JP00/09128

	tion). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Category* Y	D. W. Davies and W. L. Price; Translation supervised by Tadahiro Uezono "Network Security", Nikkei McGraw Hill (1985), pp. 77-78, pp.121-123	9,18,24-26
	·	

国際調査報告

国際出願番号 PCT/JP00/09128

	<u> </u>	
A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC) Int. Cl ⁷ H04Q 7/38 H04L 9/16)	-
B. 調査を行った分野		
調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC)) Int. Cl ⁷		
H04B 7/24-7/26 H04Q 7/00	G09C 1/00-5/00	
H04K 1/00-3/00 H04L 9/00		
最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの		
日本国実用新案公報 1922-1996年 日本国公開実用新案公報 1971-2001年 日本国登録実用新案公報 1994-2001年	年 年	
日本国登録実用新案公報 1994-2001	- 年	
日本国実用新案登録公報 1996-2001	年 ————————————————————————————————————	
国際調査で使用した電子データベース(データベースの名	称、調査に使用した用語)	
	·	
,		
C. 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー* 引用文献名 及び一部の箇所が関連す	るときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y JP, 10-22996, A (=		1-38
23.1月.1998(23.0	•	
& GB, 2314741, A		
& DE, 19721949, A & US, 6016350, A	1	
a ss, ssisso, n		
Y JP, 7-245606, A (日)		1-38
19.9月.1995 (19.0)	9. 95),	
$\left(\frac{1}{2} \right) = \left(\frac{1}{2} \right) = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2} \right)$		
▼ C欄の続きにも文献が列挙されている。	□ パテントファミリーに関する別	紙を参照。
* 引用文献のカテゴリー	の日の後に公表された文献	
「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示 もの	す 「T」国際出願日又は優先日後に公表 出願と矛盾するものではなく、	
「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願	日 の理解のために引用するもの	
以後に公表されたもの 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発 ○ 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」 「	「X」特に関連のある文献であって、 行の新規性又は進歩性がないと考。	
日若しくは他の特別な理由を確立するために引用す		
文献(理由を付す) 「O」口頭による開示、使用、展示等に官及する文献	上の文献との、当業者にとって よって進歩性がないと考えられ	
「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出		၁ 60
国際調査を完了した日	国際調査報告の発送日の388	
12.03.01	国际嗣查報告の発送日 21.03	3.U V
国際調査機関の名称及びあて先	特許庁審査官 (権限のある職員)	5W 9570
日本国特許庁 (ISA/JP) 郵便番号100-8915	丸山 高政	y /
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101	内線 3574

国際調査報告

国際出願番号 PCT/JP00/09128

	国際調査報告	国际山脉苗 5 1 0 1 7 1	
 C(続き).	関連すると認められる文献		関連する
引用文献の		は、その関連する箇所の表示	請求の範囲の番号
<u>カテゴリー*</u> Y	JP, 7-327257, A (株式会社F 12.12月.1995 (12.12.5) (ファミリーなし)	1立製作所)	1-38
Y	JP, 10-66157, A (ノキア モービル フォーンズ リミラ 6. 3月. 1998 (06. 03. 98) & GB, 2313989, A & FI & FI, 9602352, A & SI & US, 5987137, A & E & DE, 19723659, A1 & WO97/47111, A1 & & AU, 9730346, A	R, 2750272, A1 E, 9702172, A S, 2143371, A1	1-38
A	JP, 5-22284, A (国際電気株 29. 1月. 1993 (29. 01. 9 (ファミリーなし)	式会社) 3),	1-38
Y	D. W. Davies and W. L. Price著, 上園「ネットワーク・セキュリティ」日経マ(昭和60年), pp. 77-78及び121-1	クロリヒル、	9, 18, 24-26